(19)日本国特許庁(JP)

⑫公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開 2 0 0 3 - 1 7 7 9 2 6 (P 2 0 0 3 - 1 7 7 9 2 6 A) (43)公開日 平成15年6月27日(2003.6.27)

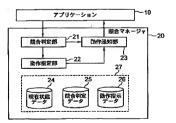
| (51) Int. C1.7 G 0 6 F | 識別記号 9/46 3 4 0 | FI デーマコード (参考) G 0 6 F 9/46 3 4 0 B 58098 |
|---------------------------|------------------------------|--|
| | 0,10 | 3 4 0 F 5K067 |
| H 0 4 M | 11/00 | H 0 4 M 11/00 5K101 |
| H 0 4 Q | 7/38 | H 0 4 B 7/26 1 0 9 M |
| · · | 審査請求 未請求 請求項の数6 01 | (全6頁) |
| (21) 出願番号 | 特願2001-376939 (P2001-376939) | (71)出願人 000004237 |
| (22)出願日 | 平成13年12月11日(2001.12.11) | 日本電気株式会社 東京都港区芝五丁目7番1号 |
| | | (72)発明者 志多伯 純 |
| | | 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式 |
| | | 会社内 |
| | | (74)代理人 100096231 |
| | | 弁理士 稲垣 清 |
| | | F ターム(参考) 5B098 AA09 GA04 GB01 GC01 |
| | | 5K067 AA00 BB04 BB21 FF02 FF19 |
| | | GG01 GG11 HH21 HH22 HH23 |
| | | 5K101 LL12 |
| | | |

(54) 【発明の名称】携帯情報端末装置

(57) 【要約】

【課題】 タスクの競合を制御する携帯情報端末装置を 提供する。

【解決手段】 携帯情報端末装置は、複数のタスクプログラム10と、競合マネージャ20とを備える。タスクプログラム10は、自身の開始及び終了時に、競合マネージャ20に問い合わせを行う。問い合わせを受けた競合判定部21が競合判定データ25を基に問い合わせを行ったタスクプログラムに対する指示を検索する。次いで、動作指定部22が助作指示データ26を基に競合する地理を有するタスクプログラムに対する指示を検索する。数作通知部23は、それぞれのタスクプログラムに指示を瀕死通知23は、それぞれのタスクプログラムに指示を瀕知し、タスクプログラムの総合を制御する。



【特許請求の範囲】

1 《請求項1》 複数のタスクプログラムを有する機帯情 報端末装置において、

複数のタスクプログラム間の競合を制御する競合制御部 を備え、各タスクプログラムは、自身の処理の開始に際 して前記競合制御部に開始の可否の問い合わせを行い、 該問い合わせを行ったプログラム及び既に処理を開始し ているプログラムは夫々、前記競合制御部からの指定に 基づいて、その状態を遷移させることを特徴とする機帯 情報從末裝置。

【請求項2】 前記競合制御部は、少なくとも1つのタ スクプログラムによって構成される、請求項1に記載の 携帯情報端末基置。

【請求項3】 前記競合制御部は、複数のタスクプログ ラムの処理間における相互の競合を判定する競合判定 部、該競合判定部による判定結果に基づいて前記問い合 わせを行ったプログラムの処理及び前記開始している処 理を有するプログラムについての動作を指定する動作指 定部、及び、該動作指定部で指定された動作を、前記問 い合わせを行ったプログラム及び既に開始しているプロ 20 なる。 グラムに通知する動作通知部を有する、請求項1又は2 に記載の携帯情報端末装置。

【請求項4】 前記動作指示部の指定する動作は、前記 問い合わせを行ったタスクプログラムの処理と、前記既 に処理を開始しているプログラムとを対応させて指示を 記憶したテーブルによりに決定される、請求項3に記載 の携帯情報端末装置。

【請求項5】 前記動作指示部が、前記問い合わせを行 ったタスクに指定する動作には、許可、保留、及び、破 記載の携帯情報端末装置。

【請求項6】 前記動作指示部が、前記既に処理を開始 しているタスクプログラムに指定する動作には、継続、 終了、中断、及び開始のうち少なくとも1つが含まれる 請求項3又は4に記載の携帯情報端末装置。

【発明の詳細な説明】

KOOO11

【発明の属する技術分野】本発明は、携帯情報端末装置 に関し、特に詳しくは複数のタスク間に発生する競合を 制御する機能を有する携帯情報端末装置に関する。

[0 0 0 2]

【従来の技術】携帯電話機等の携帯情報端末は、今日で は広く普及しており、日常生活に欠かせないものとなっ ている。携帯情報端末は、電話番号を入力して発信をす るタスクや、基地局からの信号を受信して着信の制御を 行うタスクなど、複数のタスクプログラムによって、そ の全体としての機能が構成される。それらタスクには、 直接通話に関する処理を行うものではない、スケジュー ルアラームや低電圧アラームなども含まれる。

を開始するもの。基地局からの信号によって処理を開始 するもの、設定された時間になると自動的に処理を開始 するものなどがあり、これらの動作タイミングはそれぞ れ独立である。また、各タスクは、表示部に画面を表示 する機能や、音を鳴らす機能などの、共通の下位機能を 使用する。このため、複数のタスクが、同時に同じ下位 機能を使用しようとする競合がしばしば発生する。競合 を回避するには、各タスクが他のタスクの状態を認識す る必要がある。下位機能を使用しようとするタスクは、

10 他のタスクの状態を認識し、タスクが競合するときには 自身の開始を遅らせることで、競合は回避される。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上記従来の方 法では、全てのタスクのプログラム中に、自身が本来行 う制御のプログラムとは別に、競合回避のためのプログ ラム部分が必要となり、各タスクのプログラムサイズが 大きくなるという問題があった。また、タスク中に新た な処理の追加を行うと、競合の内容に変更が生じ、全て のタスクを修正する必要があり、その修正作業が煩雑と

【0005】本発明は、上記問題点を解決し、簡易にタ. スクの競合を回避することができる携帯情報端末装置を 提供することを目的とする。

[0006]

『課題を解決するための手段』上記目的を達成するため に、本発明の携帯情報端末装置は、複数のタスクプログ ラムを有する携帯情報端末装置において、複数のタスク プログラム間の競合を制御する競合制御部を備え、各タ スクプログラムは、自身の起動に際して前記競合制御部 棄のうち少なくとも1つが含まれる、請求項3又は4に 30 に起動の可否の問い合わせを行い、該問い合わせを行っ たプログラム及び既に開始しているプログラムは夫々、 前記競合制御部からの指定に基づいて、その状態を遷移 させることを特徴とする。

> 【0007】本発明の携帯情報端末では、競合制御部 が、複数のタスクプログラム間の競合を一元的に管理す ることによって競合を回避する。このため、競合回避の プログラム部分を、全てのタスクプログラム中に設ける 必要はない。また、一部のプログラムに変更のある場合 には、競合制御部の内容を修正することで対応可能とな 40 る。更に、新たに開始するプログラムと、既に開始して いるプログラムの何れを優先させるかは、競合制御部の 指定により決定するため、優先順位の変更を簡易に行う ことができる。

【0008】本発明の携帯情報端末装置では、前記競合 制御部は、少なくとも1つのタスクプログラムによって 構成されることが好ましい。ハードウェアとして構成す るのではなく、ソフトウェアとして構成すれば、変更や 追加がより簡易に行える。

【0009】また、本発明の携帯情報端末装置では、前 【0003】タスクには、ユーザによるキー入力で処理 50 記競合制御部は、複数のタスクプログラム間における相 互の競合を判定する競合判定部、該競合判定部による判 定結果に基づいて前記問い合わせを行ったプログラム及 び前記開始しているプログラムについての動作を指定す る動作指定部、及び、該動作指定部で指定された動作 を、前記問い合わせを行ったプログラム及び既に開始し ているプログラムに通知する動作通知部を有することが 好ましい。

【0010】本発明の携帯情報端末装置では、前記動作 指示部の指定する動作は、前記問い合わせを行ったタス ログラムとを対応させて指示を記憶したテーブルにより 決定されることが好ましい。この場合、優先順位の変更 等は、テーブル値を変更するだけでよい。

【0011】更に、本発明の携帯情報端末装置では、前 記動作指示部が、前記問い合わせを行ったタスクプログ ラムに指定する動作には、許可、保留、及び、破棄のう ち少なくとも1つが含まれることが好ましい。また、前 記動作指示部が、前記既に開始しているタスクプログラ ムに指定する動作には、継続、終了、中断、及び開始の うち少なくとも1つが含まれることも好ましい。

[0 0 1 2]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照し、本発明の実 施形態例に基づいて、本発明を詳細に説明する。図1 は、本発明の一実施形態例の携帯情報端末を構成する機 帯電話機を機能ブロック図として示している。携帯電話 機は、複数のタスク10と1つの競合マネージャ20と を備える。競合マネージャ20は、競合判定部21と、 動作指定部22と、動作通知部23と、現在状態データ 24、競合判定データ25、及び、動作指示データ26 を記憶する記憶部27とを有する。

【0013】タスク10は、発信を行うタスク、着信を 行うタスク、及び、スケジュールアラームを行うタスク など、それぞれが所定の役割を与えられ、携帯電話機を 制御する。これらのタスク10は、その処理に対応する* *下位機能を使用する。タスク10は、ユーザによるボタ ン操作や、着信時の呼び出し信号などユーザの操作とけ 非同期のイベントなど、さまざまなタイミングでその実 行が開始される。タスク10は、自身の開始時及び終了 時に、競合タスクを指定して競合マネージャクのに問い 合わせを行う。

【0014】 競合マネージャ20は、タスク10から間 い合わせを受けると、問い合わせを受けた際に動作中の 他のタスクと問い合わせを行ったタスクの関係から競合 クプログラムの処理と、前記既に処理を開始しているプ 10 の有無の判定を行い、問い合わせを行ったタスク10に は開始の可否を通知し、他のタスク10には、所定の動 作指示を行う。開始の可否及び動作指示は、問い合わせ タスクと、競合タスクの関係によって決定される。競合 マネージャが、開始の可否及び動作指示を指定すること でタスク間の競合は同群される。

> 【0015】以下、本実施形態例の動作の説明では、問 い合わせタスク10として、通話処理を行う通話タス ク、通話を終了して待ち受けに戻るまでの処理を行う終 話タスク、着信の信号を受けて着信音を鳴らす処理を行 20 う着信タスク、通話を始めるための発信を行う発信タス ク、スケジュール処理を行うスケジュール通知タスク、 及び、電池の容量が少なくなってきたことを通知する低 電圧アラームタスクの6つのタスクを例として挙げる。 【0016】競合マネージャ20では、競合判定部21 が、タスクからの問い合わせを受け、現在状態データ? 4 と競合判定データ25とを参照し、競合判定結果を得 る。動作指定部22は、競合判定部21の処理後に、現 在状態データ24と動作指示データ25とを参照し、動 作指示結果を得る。動作通知部23は、競合判定部21 30 と動作指定部22の結果を、その結果通知の対象となる

タスクに通知する。 【0017】現在状態データ24の一例を表1に示す。 【表1】

| | | 競合タスク | | | | | |
|----|-----|-------|----|-----|--------|-------------------|--|
| | 遊覧 | 鉄器 | 着假 | 雅田 | スケジュール | ア 低電 1 ム | |
| 状態 | 非活性 | 非活性 | 活性 | 非活性 | 保留 | 非活性 | |

現在状態データ24は、現在の各タスクの処理の状態を 示している。競合マネージャ20は、タスク10から競 合タスクを指定した問い合わせを受けると、現在状態デ ータ24を参照してその競合タスクの状態を調べる。

【0018】現在状態データ24は、それぞれ活性、非 活性、中断、及び、保留の4つのうちのいずれかの状態 をとる。活性とは、処理が開始している状態を表し、非

は、活性中に一時的に処理を中断している状態を表し、 保留とは、開始待ちの状態を表す。表しに示す状態は、 着信タスクのみが活性であり、スケジュール通知タスク は保留、その他のタスクは非活性の状態である。

【0019】競合判定データ25の一例を表2に示す。 【表 2】

| 競合タスク 関い合わせタスク | 蓋蓋 | 終語 | 着信 | 発信 | スケジュール | アラーム |
|-------------------|----|---------------|----|--------|--------------|------|
| 1886 | 敬樂 | 800 | 許可 | WH. | 許可 | 許可 |
| 終豁 | 許可 | 磁器 | 酸類 | 88.30E | 0 602 | 許可 |
| 着信 | 許可 | 破棄 | 破寒 | 破棄 | NE SI | 許可 |
| 免債 | 許可 | U (30) | 数雑 | 破蛛 | 破棄 | 許可 |
| スケジュール通知 | 作可 | 破難 . | 保留 | 破棄 | 牌可 | 許可 |
| 低電圧アラーム | 破棄 | 使藥 | 破棄 | 破棄 | 被棄 | 敬察 |

表中の各項目は、問い合わせを行ったタスクに与えられ るべき動作内容を示している。

【0020】競合マネージャ20は、タスクから問い合 わせが発生した際に、競合判定データ25に示すテーブ ルを参照して、問い合わせを行ったタスクに通知する指 示を指定する。指示の内容は、許可、破棄、保留であ る。許可は、競合要因がないため、問い合わせを行った タスクの開始を許可することを表す。破棄は、競合状態 20 に対しては許可を、「低電圧」に対しては許可を、問い となるためそのタスクの開始を許可しないことを表し、 また、保留は、一時的に保留することを表す。

【0021】例えば、通話タスクが、通話の処理を開始*

*しようとし、問い合わせを行う例で説明する。表えで は、問い合わせタスク「通話」に注目したとき、競合タ スクである「通話」の欄を見ると「破棄」とあるので、 「通話」がすでに開始していたときには、新たな通話タ スクはその開始が破棄される。同様に、競合タスク「終 話」に対しては破棄を、「着信」に対しては許可を、

「発信」に対しては破棄を、「スケジュールアラーム」 合わせを行ったタスクに指示する。

【0022】動作指示データの一例を表3に示す。 【表 3】

| 競合タスク | 通 | 施 | 8 | 発信 | スケジュール | アラーム | | |
|----------|-------|----|----|------------|--------|--------|--|--|
| 選話 | 課院 | 松枝 | 88 | 単統 | 1848 | 53.23 | | |
| 終話 | 鍵軟 | 你找 | 章技 | # 校 | 献校 | 総校 | | |
| 業信 | 開始 | 经底 | 趣味 | 組続 | 自政 | 秘社 | | |
| 発信 | 課稅 | 都較 | 恭軟 | 事能 | 再展 | 5928 | | |
| スケジュール認知 | 1818 | 中断 | 糠枚 | 翻練 | Mar | 100.00 | | |
| 低電圧アラーム | tate: | 数粒 | 郡校 | 本統 | 終了 | 规程 | | |
| | | | | | | | | |

表中の各項目は、問い合わせが発生した際に動作中など の競合タスクに与えられるべき動作指示の内容を示して いる。

【0023】 競合マネージャ20は、タスクから問い合 わせが発生した際に、動作指示データ26に示すテーブ 40 ルを参照して、競合タスクに与える動作を指定する。動 作の内容は、開始、終了、中断、再開、及び継続の5つ である。開始とは、該当するタスクに開始指示を行うこ とを表し、終了とは、該当するタスクに終了指示を行う ことを表す。中断とは、該当するタスクに中断指示を行 うことを表し、再開とは、該当するタスクに再開指示を 行うことを表し、継続とは、現在の状態を継続させ、動 作指示は行わないことを表す。

【0024】例えば問い合わせタスク「低電圧アラー ム」に注目したとき、競合タスク「スケジュール通知」

の欄を見ると、「終了」である。低電圧アラームタスク が自身の処理を開始しようとし、問い合わせを行うと、 可否の判定の後に、表 3 に示すテーブルに従い、スケジ ュール通知タスクが実行中であった場合には、そのスケ ジュール通知タスクに終了の指示が出されることにな る。

【0025】図2は、各タスクのとる状態の状態遷移図 を示している。各タスクの現在状態データ24に示す状 態は、競合判定結果及び動作指示結果により、以下に示 すルールに従ってその状態が悪移する。競合マネージャ 20に問い合わせを行ったタスクは、はじめ非活性の状 態であったものが、判定結果が許可であった場合には、 その状態が活性へ遷移する。また、判定結果が保留であ る場合には、その状態が保留へ、判定結果が破棄である 50 場合には、その状態が再び非活性へと、その状態が遷移

する.

【0026】動作指定部22で、継続以外の動作を指定 されたタスクの処理は、指定された動作指示が開始であ れば、保留から活性の状態へ、動作指示が中断であれ ば、活性から中断の状態へ、動作指示が再開であれば、 中断から活性の状態へ、動作指示が終了であれば、保留 又は中断又は活性の何れかから非活性の状態へ、その状 態が遷移される。

【0027】図3は、上記実施形態例のタスク語合制網 の手順を示している。はじめに、競合マネージャ20 は、タスク10の開始及び終了時に、競合タスクを指定 した問い合わせを受ける(ステップS1)。 競合判定部 2.1は、現在状態データ2.4を参照1、現在の状態が非 活性以外のものを抽出する (ステップ S 2)。 ステップ S2でタスクが抽出されない場合は、タスク間の競合が なく、ステップS9へ進む(ステップS3)。 競合があ る場合には、抽出したタスクを競合タスクとして、問い 合わせを行ったタスクを問い合わせタスクとして、表 2 に示す競合判定データ25を検索する(ステップS

4). 【0028】 競合判定部21は、競合判定データ25を 検索して判定結果を得る。ステップS2で抽出したタス

クが複数あり、得られた判定結果が複数存在し、かつ、 その判定結果が全て同一でない場合には、以下の優先順 位で判定結果を判断する。

破棄>保留>許可

判定結果が得られると、競合判定部21の処理は終了す る。

【0029】動作指定部22は、再び現在状態データ2 4 を参照し、現在の状態が非活性以外の状態にあるもの 30 することもできる。 を抽出する (ステップS5)。 抽出したタスクを競合タ スクとして、問い合わせを行ったタスクを問い合わせタ スクとして、表3に示す動作指示データ25を検索する (ステップS6)。動作指示データ25を検索して、ス テップS5で抽出したタスクの全てに与える動作指示を 得る。動作指示が得られると、動作指定部 2 2 の処理は 終了する。

【0030】動作通知部23は、ステップS4で得られ た判定結果を、問い合わせタスクに、ステップS5及び S6で得られた動作指示を通知する(ステップS7)。 動作通知部23から通知を受けた各タスクは、その通知 内容に従って、動作する。

【0031】本実施形態例の携帯情報端末では、競合マ ネージャ20が、タスクの競合状態を一元的に制御す る。このため、各タスクは、自身に競合回避のためのプ ログラム部分を持つ必要はなく、自身の起動に際して競

合マネージャ20に問い合わせを行うプログラム部分を 持つことで足りる。

【0032】また、競合の制御は、競合判定データ25 及び動作指示データ26に示すテーブルにより定義され る。このため、競合の仕様に変更がある場合、又は、新 た場タスクの追加がある場合であっても、これらのテー ブル値を変更するだけでよく、簡易に競合を回避するこ とができる。

【0033】更に、本実施形態例の携帯情報端末は、競 10 合状態となるタスクに与える動作指示を、問い合わせを 行うタスク毎に設定できる。このため、優先順位の低い タスクは、その実行が必要でないと判断されるときに け、終了させることもできる。

【0034】以上、本発明をその好適な実施形態例に基 づいて説明したが、本発明の携帯情報端末装置は、上記 実施形態例にのみ限定されるものでなく、上記実施形態 例の構成から輝々の修正及び変更を施した機帯情報端末 装置も、本発明の範囲に含まれる。例えば、表2及び表 3に示した競合判定データ及び動作指示データは、1つ 20 の例にすぎず、競合の仕方や優先順位などを考慮し、任

意に設定することができる。

[0 0 3 5]

【発明の効果】以上説明したように、本発明の携帯情報 端末装置では、競合マネージャが各タスクの状態を一元 管理し、タスクからの問い合わせが発生した際に、競合 するタスク間の関係を基に動作を制御することで、競合 を回避する。また、競合判定データ及び動作指示データ を適切に設定することで、現在処理を行っているタスク を中断、又は終了させ、より他のタスクを優先して実行

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態例の携帯情報端末装置の機 能を示すプロック図。

【図2】 タスクの状態遷移図。

【図3】本発明の一実施形態例の携帯情報端末装置の競 合マネージャの処理の流れを示すフローチャート。 【符号の説明】

10:920

20: 競合マネージャ

40 21: 競合判定部

22:動作指定部

23:動作通知部

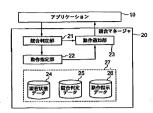
24:現在状態データ

25: 競合判定データ

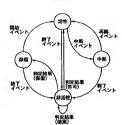
26:動作指示データ

27:記憶部





[図2]



[図3]

